

国際調査報告

(法8条、法施行規則第40、41条)
[PCT18条、PCT規則43、44]

出願人又は代理人 の書類記号 S00P0886W000	今後の手続きについては、国際調査報告の送付通知様式(PCT/ISA/220)及び下記5を参照すること。		
国際出願番号 PCT/JPO0/05055	国際出願日 (日.月.年) 28.07.00	優先日 (日.月.年) 28.07.99	
出願人(氏名又は名称) ソニー株式会社			

国際調査機関が作成したこの国際調査報告を法施行規則第41条(PCT18条)の規定に従い出願人に送付する。
この写しは国際事務局にも送付される。

この国際調査報告は、全部で 2 ページである。

☐ この調査報告に引用された先行技術文献の写しも添付されている。

1. 国際調査報告の基礎

a. 言語は、下記に示す場合を除くほか、この国際出願がされたものに基づき国際調査を行った。

☐ この国際調査機関に提出された国際出願の翻訳文に基づき国際調査を行った。

b. この国際出願は、ヌクレオチド又はアミノ酸配列を含んでおり、次の配列表に基づき国際調査を行った。

☐ この国際出願に含まれる書面による配列表

☐ この国際出願と共に提出されたフレキシブルディスクによる配列表

☐ 出願後に、この国際調査機関に提出された書面による配列表

☐ 出願後に、この国際調査機関に提出されたフレキシブルディスクによる配列表

☐ 出願後に提出した書面による配列表が出願時における国際出願の開示の範囲を超える事項を含まない旨の陳述書の提出があった。

☐ 書面による配列表に記載した配列とフレキシブルディスクによる配列表に記録した配列が同一である旨の陳述書の提出があった。

2. ☐ 請求の範囲の一部の調査ができない(第I欄参照)。

3. ☐ 発明の単一性が欠如している(第II欄参照)。

4. 発明の名称は ☒ 出願人が提出したものを承認する。

☐ 次に示すように国際調査機関が作成した。

5. 要約は ☒ 出願人が提出したものを承認する。

☐ 第III欄に示されているように、法施行規則第47条(PCT規則38.2(b))の規定により国際調査機関が作成した。出願人は、この国際調査報告の発送の日から1カ月以内にこの国際調査機関に意見を提出することができる。

6. 要約書とともに公表される図は、

第 5 図とする。 ☒ 出願人が示したとおりである。

☐ なし

☐ 出願人は図を示さなかった。

☐ 本図は発明の特徴を一層よく表している。

THIS PAGE BLANK (USPTO)

A. 発明の属する分野の分類 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl⁷ G06F12/00

B. 調査を行った分野

調査を行った最小限資料 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl⁷ G06F12/00

最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報 1926-1996

日本国公開実用新案公報 1971-2000

日本国登録実用新案公報 1994-2000

日本国実用新案登録公報 1996-2000

国際調査で使用した電子データベース (データベースの名称、調査に使用した用語)

C. 関連すると認められる文献

引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
Y	US,5572466,A(Kabushiki Kaisha Toshiba) 5.11月.1996(05.11.96) & JP,6-119128, A	1 - 6
Y	日経エレクトロニクス, No. 696, (18.8月.1997) 日経BP社 (東京), "ソニー, フォーマット固定のフラッシュ・メモリ・カードを開発", p. 13, 14	1 - 6
Y	JP,8-87441, A(富士通株式会社), 2.4月.1996 (02.04.96), ファミリーなし	5
A	JP,6-4399, A(株式会社日立製作所), 14.1月.1994 (14.01.94), ファミリーなし	1 - 6

☐ C欄の続きにも文献が列挙されている。☐ パテントファミリーに関する別紙を参照。

* 引用文献のカテゴリー

「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの

「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの

「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献 (理由を付す)

「O」口頭による開示、使用、展示等に言及する文献

「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願

の日の後に公表された文献

「T」国際出願日又は優先日後に公表された文献であって出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論の理解のために引用するもの

「X」特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明の新規性又は進歩性がないと考えられるもの

「Y」特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以上の文献との、当業者にとって自明である組合せによって進歩性がないと考えられるもの

「&」同一パテントファミリー文献

国際調査を完了した日

07.11.00

国際調査報告の発送日

14.11.00

国際調査機関の名称及びあて先

日本国特許庁 (ISA/J P)

郵便番号 100-8915

東京都千代田区霞が関三丁目4番3号

特許庁審査官 (権限のある職員)

原 秀人



5 N

9 6 4 4

電話番号 03-3581-1101 内線 3585

THIS PAGE BLANK (USPTO)

PCT REQUEST

Original (for SUBMISSION)

S00P0886WO00

0 0-1	For receiving Office use only International Application No.	
0-2	International Filing Date	
0-3	Name of receiving Office and "PCT International Application"	
0-4 0-4-1	Form - PCT/RO/101 PCT Request Prepared using	PCT-EASY Version 2.91 (updated 01.07.2000)
0-5	Petition The undersigned requests that the present international application be processed according to the Patent Cooperation Treaty	
0-6	Receiving Office (specified by the applicant)	Japanese Patent Office (RO/JP)
0-7	Applicant's or agent's file reference	S00P0886WO00
I	Title of invention	RECORDING SYSTEM, DATA RECORDING APPARATUS, MEMORY APPARATUS, AND DATA RECORDING METHOD
II II-1 II-2 II-4 II-5	Applicant This person is: Applicant for Name Address:	applicant only all designated States except US SONY CORPORATION 7-35, Kitashinagawa 6-chome, Shinagawa-ku, Tokyo 141-0001 Japan
II-6 II-7 II-8 II-9	State of nationality State of residence Telephone No. Facsimile No.	JP JP 03-5448-2111 03-5448-5709
III-1 III-1-1 III-1-2 III-1-4 III-1-5	Applicant and/or inventor This person is: Applicant for Name (LAST, First) Address:	applicant and inventor US only NAKANISHI, Kenichi C/O SONY CORPORATION 7-35, Kitashinagawa 6-chome, Shinagawa-ku, Tokyo 141-0001 Japan
III-1-6 III-1-7	State of nationality State of residence	JP JP

THIS PAGE BLANK (USPTO)

PCT REQUEST

S00P0886WO00

Original (for SUBMISSION) -

III-2	Applicant and/or inventor	
III-2-1	This person is:	applicant and inventor
III-2-2	Applicant for	US only
III-2-4	Name (LAST, First)	ARAKI, Shigeo
III-2-5	Address:	C/O SONY CORPORATION 7-35, Kitashinagawa 6-chome, Shinagawa-ku, Tokyo 141-0001 Japan
III-2-6	State of nationality	JP
III-2-7	State of residence	JP
IV-1	Agent or common representative; or address for correspondence The person identified below is hereby/has been appointed to act on behalf of the applicant(s) before the competent International Authorities as:	Agent
IV-1-1	Name (LAST, First)	SUGIURA, Masatomo
IV-1-2	Address:	7th Floor, Ikebukuro Park Bldg., 49-7, Minami Ikebukuro 2-chome, Toshima-ku, Tokyo 171-0022 Japan
IV-1-3	Telephone No.	03-3980-0339
IV-1-4	Facsimile No.	03-3982-3166
IV-1-5	e-mail	sugipat2@mbc.nifty.com
V	Designation of States	
V-1	Regional Patent (other kinds of protection or treatment, if any, are specified between parentheses after the designation(s) concerned)	EP: AT BE CH&LI CY DE DK ES FI FR GB GR IE IT LU MC NL PT SE and any other State which is a Contracting State of the European Patent Convention and of the PCT
V-2	National Patent (other kinds of protection or treatment, if any, are specified between parentheses after the designation(s) concerned)	CN JP KR US
V-5	Precautionary Designation Statement In addition to the designations made under items V-1, V-2 and V-3, the applicant also makes under Rule 4.9(b) all designations which would be permitted under the PCT except any designation(s) of the State(s) indicated under item V-6 below. The applicant declares that those additional designations are subject to confirmation and that any designation which is not confirmed before the expiration of 15 months from the priority date is to be regarded as withdrawn by the applicant at the expiration of that time limit.	
V-6	Exclusion(s) from precautionary designations	NONE

THIS PAGE BLANK (USPTO)

PCT REQUEST

Original (for SUBMISSION)

S00P0886WO00

VI-1	Priority claim of earlier national application		
VI-1-1	Filing date	28 July 1999 (28.07.1999)	
VI-1-2	Number	Patent Application 11-214089	
VI-1-3	Country	JP	
VII-1	International Searching Authority Chosen	Japanese Patent Office (JPO) (ISA/JP)	
VIII	Check list	number of sheets	electronic file(s) attached
VIII-1	Request	4	-
VIII-2	Description	22	-
VIII-3	Claims	2	-
VIII-4	Abstract	1	s00p0886_abstract.txt
VIII-5	Drawings	15	-
VIII-7	TOTAL	44	
	Accompanying items	paper document(s) attached	electronic file(s) attached
VIII-8	Fee calculation sheet	✓	-
VIII-12	Priority document(s)	Item(s) VI-1	-
VIII-16	PCT-EASY diskette	-	diskette
VIII-18	Figure of the drawings which should accompany the abstract	11	
VIII-19	Language of filing of the international application	Japanese	
IX-1	Signature of applicant or agent		
IX-1-1	Name (LAST, First)	SUGIURA, Masatomo	

FOR RECEIVING OFFICE USE ONLY

10-1	Date of actual receipt of the purported international application	
10-2	Drawings:	
10-2-1	Received	
10-2-2	Not received	
10-3	Corrected date of actual receipt due to later but timely received papers or drawings completing the purported international application	
10-4	Date of timely receipt of the required corrections under PCT Article 11(2)	
10-5	International Searching Authority	ISA/JP
10-6	Transmittal of search copy delayed until search fee is paid	

FOR INTERNATIONAL BUREAU USE ONLY

11-1	Date of receipt of the record copy by the International Bureau	
------	--	--

THIS PAGE BLANK (USPTO)

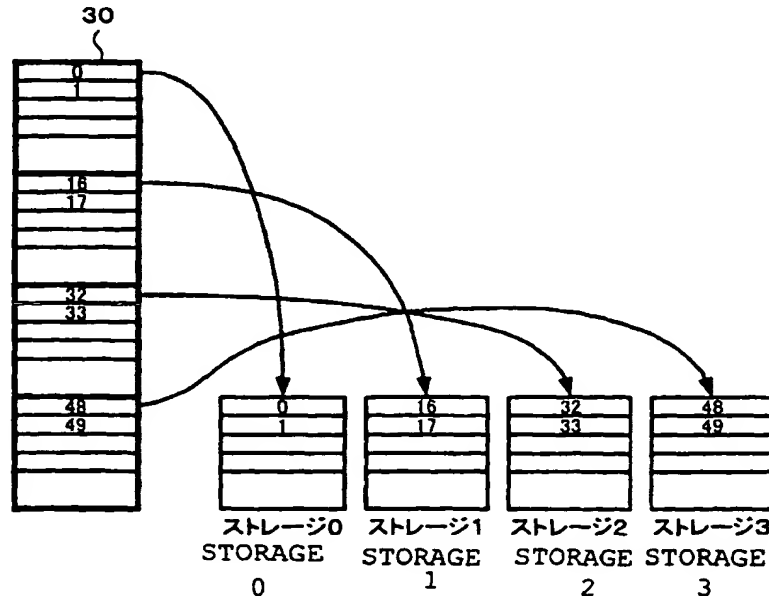
(19) 世界知的所有権機関
国際事務局(43) 国際公開日
2001年2月1日 (01.02.2001)

PCT

(10) 国際公開番号
WO 01/08014 A1

- (51) 国際特許分類: G06F 12/00 (NAKANISHI, Kenichi) [JP/JP]. 荒木茂生 (ARAKI, Shigeo) [JP/JP]; 〒141-0001 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニー株式会社内 Tokyo (JP).
- (21) 国際出願番号: PCT/JP00/05055
- (22) 国際出願日: 2000年7月28日 (28.07.2000) (74) 代理人: 杉浦正知(SUGIURA, Masatomo); 〒171-0022 東京都豊島区南池袋2丁目49番7号 池袋パークビル7階 Tokyo (JP).
- (25) 国際出願の言語: 日本語
- (26) 国際公開の言語: 日本語 (81) 指定国 (国内): CN, JP, KR, US.
- (30) 優先権データ: 特願平11/214089 1999年7月28日 (28.07.1999) JP (84) 指定国 (広域): ヨーロッパ特許 (AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE).
- (71) 出願人 (米国を除く全ての指定国について): ソニー株式会社 (SONY CORPORATION) [JP/JP]; 〒141-0001 東京都品川区北品川6丁目7番35号 Tokyo (JP). 添付公開書類:
— 国際調査報告書
- (72) 発明者; および
(75) 発明者/出願人 (米国についてのみ): 中西健一
- 2文字コード及び他の略語については、定期発行される各PCTガゼットの巻頭に掲載されている「コードと略語のガイダンスノート」を参照。

- (54) Title: RECORDING SYSTEM, DATA RECORDING DEVICE, MEMORY DEVICE, AND DATA RECORDING METHOD
- (54) 発明の名称: 記録システム、データ記録装置、メモリ装置およびデータ記録方法



(57) Abstract: In each of four storages, 128 clusters are distributed from one segment including 512 clusters. A logical-to-physical address translation table is generated for each segment. Therefore as long as the segment is not modified, the logical-to-physical address translation table referred to or updated is not changed, and it is possible to prevent degradation of the read performance due to an access to the table and to an update of the table. Further it is possible to write data simultaneously at continuous logical cluster address, e.g., 0x0004 to 0x0007, achieving high-rate write.

[続葉有]

WO 01/08014 A1



(57) 要約:

1 セグメントに含まれる 5 1 2 クラスタは、4 個のストレージにそれぞれ含まれる 1 2 8 個のクラスタに分散される。このセグメント毎に論理－物理アドレス変換テーブルが生成される。従って、セグメントが変更されなければ、参照または更新する論理－物理アドレス変換テーブルが変わらず、テーブルをアクセスしたり、テーブルを更新することによる読み出し性能の低下を防止することができる。また、連続した論理クラスタアドレス例えば 0 x 0 0 0 4 ~ 0 x 0 0 0 7 に対して同時にデータを書き込むことが可能となり、高速の書き込み可能となる。

明 細 書

記録システム、データ記録装置、メモリ装置およびデータ記録方法
技術分野

この発明は、記録媒体として、機器に着脱自在のメモリカードを使用するようにした記録システム、データ記録装置、メモリ装置およびデータ記録方法に関する。

背景技術

EEPROM (Electrically Erasable Programmable ROM) と呼ばれる電氣的に書き換え可能な不揮発性メモリは、1ビットを2個のトランジスタで構成するために、1ビット当たりの占有面積が大きく、集積度を高くするのに限界があった。この問題を解決するために、全ビット一括消去方式により1ビットを1トランジスタで実現することが可能なフラッシュメモリが開発された。フラッシュメモリは、磁気ディスク、光ディスク等の記録媒体に代わりうるものとして期待されている。

フラッシュメモリを有するメモリカードを機器に対して着脱自在に構成することが知られている。このメモリカードを使用すれば、従来のCD (コンパクトディスク)、MD (ミニディスク) 等のディスク状媒体に代えてメモリカードを使用するデジタルオーディオ記録／再生装置を実現することができる。また、オーディオデータ以外に静止画データ、動画データをメモリカードに記録することもでき、デジタルスチルカメラ、デジタルビデオカメラの記録媒体として使用することができる。

フラッシュメモリは、セグメントと称されるデータ単位が所定数のクラスタ (固定長) へ分割され、1クラスタが所定数のセクタ (固定長) へ分割される。クラスタは、ブロックとも呼ばれ、セクタは、ペ

ージとも呼ばれる。フラッシュメモリでは、クラスタ単位で消去が一括して行われ、書き込みと読み出しは、セクタ単位で一括して行われる。

一例として、4 MB（メガバイト）のフラッシュメモリの場合、第 5 1 2 図に示すように、1 セグメントが 5 1 2 個のクラスタへ分割される。セグメントは、所定数のクラスタを管理する単位である。1 クラスタが 1 6 個のセクタへ分割される。1 クラスタは、8 KB（K バイト）の容量とされ、1 セクタが 5 1 2 B の容量とされる。4 MB のセグメントを 4 個使用して 1 6 MB の容量のメモリを構成することができる。 10

1 6 MB のメモリ空間に対して、第 1 3 図 A に示すように、論理クラスタアドレスが割り振られる。論理クラスタアドレスは、 $512 \times 4 = 2048$ 個のクラスタを区別するために 2 バイト長とされる。第 1 3 図では、論理クラスタアドレスが 1 6 進で表記されている。0 x は、1 6 進表記を意味する。論理アドレスは、データ処理装置（ソフトウェア）が論理的に扱うアドレスである。物理アドレスは、フラッシュメモリの各クラスタに対して付されたもので、クラスタと物理アドレスの対応関係は、不変である。 15

フラッシュメモリは、データの書き換えを行うことにより絶縁膜の劣化を生じ、書き換え回数が制限される。従って、ある同一の記憶領域（クラスタ）に対して繰り返し集中的にアクセスがなされることを防止する必要がある。従って、ある物理アドレスに格納されているある論理アドレスのデータを書き換える場合、フラッシュメモリのファイルシステムでは、同一のクラスタに対して更新したデータを再度書き込むことはせずに、未使用のクラスタに対して更新したデータを書き込むようになされる。その結果、データ更新前における論理アドレ 20 25

スと物理アドレスの対応関係が更新後では、変化する。このようなスワップ処理を行うことで、同一のクラスタに対して繰り返して集中的にアクセスがされることが防止され、フラッシュメモリの寿命を延ばすことが可能となる。

- 5 論理クラスタアドレスは、一旦クラスタに対して書き込まれたデータに付随するので、更新前のデータと更新後のデータの書き込まれる物理クラスタアドレスが変更されても、ファイル管理システムからは、同一のアドレスが見えることになり、以降のアクセスを適正に行うことができる。スワップ処理により論理アドレスと物理アドレスとの
- 10 対応関係が変化するので、両者の対応を示す論理－物理アドレス変換テーブルが必要となる。このテーブルを参照することによって、指定した論理クラスタアドレスに対応する物理クラスタアドレスが特定され、特定された物理クラスタアドレスが示すクラスタに対するアクセスが可能となる。
- 15 論理－物理アドレス変換テーブルは、データ処理装置によってメモリ上に格納される。若し、データ処理装置のメモリ容量が少ない時は、フラッシュメモリ中に格納することができる。第13図Bは、セグメント1に関する論理－物理アドレス変換テーブルの一例を示す。第13図Bに示すように、論理－物理アドレス変換テーブルは、昇順に
- 20 並べた論理クラスタアドレス（2バイト）に物理クラスタアドレス（2バイト）をそれぞれ対応させたものである。また、論理－物理アドレス変換テーブルは、セグメント毎に管理され、そのサイズは、フラッシュメモリの容量に応じて大きくなる。

- また、フラッシュメモリの複数のストレージを並列動作させること
- 25 によって、データの書き込み速度を通常のものより高速とすることが望ましい場合がある。例えばネットワークを介して音楽データを配信

する電子音楽配信E M Dが実用化されつつある。パーソナルコンピュータのハードディスクに配信された音楽データを蓄え、所望の曲のデータをパーソナルコンピュータによってメモ리카ードにコピーまたはムーブし、そのメモ리카ードを携帯型のレコーダに装着することによって、簡単に好みの音楽を自宅以外で聞くことができる。ハードディスクからメモ리카ードに複数の曲のデータを並列書き込み（高速）でダウンロードし、再生時には、通常で速度でメモ리카ードから曲データを読み出すようになされる。

第14図は、4個のストレージに対する従来の論理アドレスの構成を示す。図の例では、メモリのアドレス空間がA 0, A 1, ..., A 10の11ビットで表される。A 0がLSB（最下位ビット）であり、A 10がMSB（最上位ビット）である。MSBおよび第2番目のMSB（A 10, A 9）によって、各4MBのストレージが切り換えられる。また、各ストレージのセクタおよびセグメントに対して、A 0 ~ A 8の9ビットのアドレスが割り振られる。

また、データを書き込む時には、第15図に示すようなタイミングで動作がなされる。最初にホスト側からセクタサイズのページバッファに対してデータが転送される。転送のためにTなる時間を要する。次のライトビジーの期間では、ページバッファからフラッシュメモリ内部のフラッシュバッファに対してデータが転送され、ストレージに対してデータが書き込まれる。

読み出し時には、第16図に示すように、リードビジーの期間においてフラッシュメモリからデータが読み出され、セクタサイズのページバッファに対して読み出しデータが転送される。次の転送時間Tにおいて、ページバッファからホスト側に対してデータが転送される。

第17図は、あるセグメント内でそれぞれが異なるクラスタに属す

る連続する論理セクタ 0 ～ 3 に対してデータを書き込む時の処理の流れを示すフローチャートである。最初のステップ S 1 1 では、書き込み対象のセグメントに関して論理物理変換テーブルが作成される。ステップ S 1 2 では、ホスト側からセクタ 0 が送出される。この転送に
5 時間 T を要する。そして、ステップ S 1 3 では、セクタ 0 がフラッシュメモリに書き込まれる。ステップ S 1 4 では、ホスト側からセクタ 1 が送出され、ステップ S 1 5 では、セクタ 1 がフラッシュメモリに書き込まれる。以下、セクタ 2 の送出（ステップ S 1 6）、セクタ 2 の書き込み（ステップ S 1 7）、セクタ 3 の送出（ステップ S 1 8）
10 、セクタ 3 の書き込み（ステップ S 1 9）の処理が順になされる。従来では、例えば 4 個のストレージを並列に備えていても、一つのストレージにアクセスが集中するために処理の高速化ができない。

フラッシュメモリ上の 1 セクタのデータ構成は、第 1 8 図に示すように、5 1 2 バイトのデータに対して、管理情報が記録される 1 6 バイト長のエリアが付加されている。管理情報は、論理クラスタ番号、
15 クラスタ管理情報および属性情報からなる。クラスタ管理情報は、あるクラスタ内の全セクタで同じ情報とされており、クラスタの有効／無効の情報等を含む。属性情報は、セクタ毎の情報であり、著作権情報等を含む。例えばフラッシュメモリが機器に装着される時に、ホスト側が管理情報を読み、そのセグメントについての論理クラスタと物理クラスタのテーブルを作成する。
20

複数のストレージを並列動作させる時には、複数のストレージに対するアクセス方法について考慮する必要がある。第 1 9 図は、4 個のストレージに対するアドレス供給の構成を示し、第 2 0 図は、4 M B
25 $\times 4 = 16$ M B のフラッシュメモリのアドレスを示す。アドレスは、第 1 4 図を参照して説明したように、A 0, A 1, ..., A 1 0 の

1 1 ビットで表される。A 0 が L S B（最下位ビット）であり、A 1
0 が M S B（最上位ビット）である。M S B および第 2 番目の M S B
（A 1 0，A 9）によって、各 4 M B のストレージが切り換えられる。
また、各ストレージのクラスタに対して、A 0 ～ A 8 の 9 ビットの
5 アドレスが割り振られる。

従来では、4 個のストレージを切り換えるために、第 1 9 図に示す
ように、アドレスをフラッシュメモリに対して供給している。下位側
の 9 ビットのアドレス A 0 ～ A 8 が 4 個のストレージ（0 ～ 3）に対
して共通に与えられる。また、上位側の 2 ビットのアドレス A 9 およ
10 び A 1 0 が 2 to 4 デコーダ 6 0 に供給され、デコーダ 6 0 から各スト
レージを選択するための選択信号 C S 0，C S 1，C S 2，C S 3 が
発生する。

（A 1 0，A 9）= 0 0 の場合には、ストレージ 0 を選択する選択
信号 C S 0 がデコーダ 6 0 から発生する。また、（A 1 0，A 9）=
15 0 1、（A 1 0，A 9）= 1 0、（A 1 0，A 9）= 1 1 の場合に、
ストレージ 1、ストレージ 2、ストレージ 3 をそれぞれ選択する選択
信号 C S 1、C S 2、C S 3 がデコーダ 6 0 から発生する。

このようなストレージの切り換えによって、1 1 ビットが全て 0 か
らこれが全て 1 までアドレスをインクリメントさせた時のアドレス変
20 化を、第 2 0 図において矢印で示す。すなわち、ストレージ 0 の先頭
クラスタからストレージ 0 の最終クラスタまでアドレスが変化すると
、次にストレージ 1 の先頭クラスタに移るように、クラスタアドレス
が変化する。第 2 1 図は、セグメントおよび論理クラスタアドレスの
配置を示す。

25 上述した従来のフラッシュメモリのストレージの切り換えでは、ア
ドレスの M S B から数ビットを使用してストレージ選択信号を生成し

ている。それによって、セグメントが一つのストレージ上に集中して配置され、また、ストレージ毎にセグメントが異なるものとなる。このような方法によっては、同一セグメントの複数のクラスタを並列化して同時に書き込むことができない。例えば第 21 図における (0 x 0 0 0 4、0 x 0 0 0 5、0 x 0 0 0 6、0 x 0 0 0 7) の 4 クラスタは、同一のストレージ 0 に含まれるために同時に書き込むことができない。

また、複数のセグメントのクラスタ例えば第 21 図における (0 x 0 0 0 4、0 x 0 2 0 4、0 x 0 4 0 4、0 x 0 6 0 4) の 4 クラスタを同時にストレージ 0 ～ストレージ 3 に書き込むことはできる。しかしながら、フラッシュメモリでは、論理－物理アドレス変換テーブルがセグメント毎に構成されているので、アクセス時に論理－物理アドレス変換テーブルを参照する必要がある。従って、上述の例のように、4 セグメントにわたって 4 個のクラスタを同時に書き込む時に、4 セグメントのアドレス変換テーブルを持つためのメモリを必要とし、また、各セグメントに 1 セクタのデータを書き込む度にアドレス変換テーブルを参照する必要が生じ、そこで生じるオーバーヘッドによって書き込み時（または読み出し時）の性能が低下する。

従って、この発明の目的は、複数のストレージに対して並列書き込みが可能で、読み出し時の性能を向上させることが可能なデータ処理システム、データ処理装置、メモリ装置およびデータ記録方法を提供することにある。

発明の開示

上述した課題を解決するために、請求の範囲 1 の発明は、複数のセクタによって 1 クラスタが構成され、複数のクラスタによって 1 セグメントが構成されるストレージを複数備える不揮発性のメモリ装置が

データ処理装置に対して着脱自在とされたデータ処理システムにおいて、

データ処理装置は、

データを記録するクラスタのアドレスを指定するアドレス指定手段

5 を備え、

メモリ装置は、

アドレス指定手段により指定されたアドレスに対してデータの記録を行う記録手段を備え、

1 セグメント内の複数のクラスタのデータが複数のストレージに分散して配置されることを特徴とするデータ処理システムである。

請求の範囲 2 の発明は、複数のセクタによって 1 クラスタが構成され、複数のクラスタによって 1 セグメントが構成されるストレージを複数備える不揮発性のメモリ装置を記録媒体として使用するデータ処理装置において、

15 メモリ装置に対して、1 セグメント内の複数のクラスタのデータが複数のストレージに分散して配置されるように、データを書き込むことを特徴とするデータ処理装置である。

請求の範囲 3 の発明は、データ処理装置に対して着脱自在で、複数のセクタによって 1 クラスタが構成され、複数のクラスタによって 1
20 セグメントが構成されるストレージを複数備える不揮発性のメモリ装置において、

1 セグメント内の複数のクラスタのデータが複数のストレージに分散して配置されることを特徴とするメモリ装置である。

請求の範囲 6 の発明は、複数のセクタによって 1 クラスタが構成され、複数のクラスタに跨がるデータを複数のストレージに対して並列
25 的に記録するデータ記録方法において、

クラスタアドレスを指定し、指定されたクラスタアドレスに対して書き込みを行い、

並列書き込み処理後に、1セグメント内の複数のクラスタのデータが複数のストレージに分散して配置されることを特徴とするデータ記

5 録方法である。

この発明では、1セグメント内の複数のクラスタのデータを並列的に書き込むことが可能となる。また、書き込まれたデータを読み出す時に、同一セグメント内であれば、論理-物理アドレス変換テーブルの切り換えが発生しないので、読み出し時の性能を向上できる。

10 図面の簡単な説明

第1図は、この発明の一実施形態の全体的構成を示すブロック図である。

第2図は、この発明の一実施形態におけるメモリカードの構成を概略的に示すブロック図である。

15 第3図は、この発明の一実施形態におけるメモリカードのより詳細な構成を示すブロック図である。

第4図は、この発明の一実施形態におけるアドレス構成を説明するための略線図である。

20 第5図は、この発明の一実施形態における並列書き込み動作を説明するための略線図である。

第6図は、この発明の一実施形態の書き込み動作を説明するためのタイミングチャートである。

第7図は、この発明の一実施形態の読み出し動作を説明するためのタイミングチャートである。

25 第8図は、この発明の一実施形態の書き込み動作を説明するためのフローチャートである。

第 9 図は、この発明の一実施形態におけるストレージの切り換えを説明するためのブロック図である。

第 10 図は、この発明の一実施形態におけるストレージの切り換えを説明するための略線図である。

5 第 11 図は、この発明の一実施形態におけるセグメントと論理クラスタアドレスの関係を示す略線図である。

第 12 図は、この発明を適用できるフラッシュメモリの一例の構成を示す略線図である。

第 13 図は、この発明を適用できるフラッシュメモリの論理－物理
10 アドレス変換テーブルの一例を示す略線図である。

第 14 図は、従来のアドレス構成を説明するための略線図である。

第 15 図は、従来の書き込み動作を説明するためのタイミングチャートである。

第 16 図は、従来の読み出し動作を説明するためのタイミングチャ
15 ートである。

第 17 図は、従来の書き込み動作を説明するためのフローチャートである。

第 18 図は、セクタ構成と管理情報を説明するための略線図である。

20 第 19 図は、従来のストレージの切り換えを説明するためのブロック図である。

第 20 図は、従来のストレージの切り換えを説明するための略線図である。

第 21 図は、従来のセグメントと論理クラスタアドレスの関係を示
25 す略線図である。

発明を実施するための最良の形態

以下、この発明の一実施形態について説明する。第1図は、この発明を適用できるシステムの構成を示す。このシステムでは、ホスト側のデータ処理装置とメモリカードとがシリアルインターフェースを介して接続される。第1図において、1がCPUであり、CPU 1のバスに対してメモリ2、ディスプレイ3および入力／出力部4が接続される。

シリアルインターフェース5がCPUバスと破線で囲んだメモリカード6との間に配される。メモリ2は、プログラム格納用のROM、ワークエリアとして使用されるRAMを含む。データ処理装置は、具体的には、パーソナルコンピュータ、デジタルスチルカメラ、デジタルビデオカメラ、デジタルオーディオレコーダ等である。メモリカード6は、フラッシュメモリ7を有する。フラッシュメモリ7は、例えばNAND型フラッシュメモリ（不揮発性メモリ）である。メモリカード6には、記憶されるコンテンツの著作権保護のために、暗号化回路が組み込まれる場合もある。

なお、この発明は、データ処理装置とメモリカード6との間のデータの授受をシリアルインターフェースではなく、パラレルインターフェースにより行う場合に対しても適用できる。

フラッシュメモリ7は、例えば $4\text{ MB} \times 4 = 16\text{ MB}$ のものである。第12図を参照して上述したように、4 MB（メガバイト）のフラッシュメモリの場合、1セグメントが512個のクラスタへ分割され、1クラスタが16個のセクタへ分割される。1クラスタが8 KB（Kバイト）バイトの容量とされ、1セクタが512 Bの容量とされる。そして、第13図Aを参照して説明したように、16 MBのメモリ空間に対して、論理クラスタアドレスが割り振られ、第13図Bを参照して説明したように、論理クラスタアドレスと物理クラスタアドレ

スとの対応関係を示す論理－物理アドレス変換テーブルがセグメント単位で作成される。さらに、上述したように、 $4\text{ MB} \times 4 = 16\text{ MB}$ のフラッシュメモリには、 A_0, A_1, \dots, A_{10} の11ビットの物理クラスタアドレスが使用される。

- 5 フラッシュメモリ 7 は、第 2 図に示すように、並列書き込みが可能なものとされている。第 2 図は、簡単のためにデータ入力／出力に関連する部分のみを示している。ストレージ 0 ～ストレージ 3 にそれぞれ対応する 4 個のメモリセル $MC_0 \sim MC_3$ が備えられ、各メモリセル $MC_0 \sim MC_3$ に対するデータは、データバスおよびフラッシュバッファ $BF_0 \sim BF_3$ をそれぞれ介して供給される。すなわち、データバスを介してフラッシュバッファ $BF_0 \sim BF_3$ にそれぞれ 1 ページの書き込みデータが蓄えられると、フラッシュバッファ $BF_0 \sim BF_3$ から同時にメモリセル $MC_0 \sim MC_3$ に対してデータが転送される。第 2 図の例は、一つの IC パッケージが 4 個のストレージを備える例であるが、別々のパッケージのフラッシュメモリを 4 個使用してもよい。さらに、複数のストレージをパッケージ内に有するフラッシュメモリを複数個組み合わせても良い。
- 10
- 15

- 第 3 図は、この発明を適用できるメモリカード 6 のより具体的な構成を示す。メモリカード 6 は、コントロールブロック 11 とフラッシュメモリ 7 とが 1 チップ IC として構成されたものである。データ処理装置の CPU 1 とメモリカード 6 との間の双方向シリアルインタフェース 5 は、10 本の線からなる。主要な 4 本の線は、データ伝送時にクロックを伝送するためのクロック線 CLK と、ステータスを伝送するためのステータス線 $SBUS$ と、データを伝送するデータ線 DIO 、
- 20
- 25
- 2 本の GND 線および 2 本の VCC 線が設けられる。2 本の線 Res

e r v は、未定義の線である。

クロック線 S C K は、データに同期したクロックを伝送するための線である。ステータス線 S B S は、メモ리카ード 6 のステータスを表す信号を伝送するための線である。データ線 D I O は、コマンドおよび暗号化されたオーディオデータを入出力するための線である。インターラプト線 I N T は、メモ리카ード 6 からデータ処理装置の C P U 1 に対しての割り込みを要求するインターラプト信号を伝送する線である。メモ리카ード 6 を装着した時にインターラプト信号が発生する。但し、この一実施形態では、かかるインターラプト信号をデータ線 D I O を介して伝送するようにしているので、インターラプト線 I N T を接地し、使用していない。

コントロールブロック 1 1 のシリアル／パラレル変換・パラレル／シリアル変換・インタフェースクラスタ (S / P , P / S , I F クラスタと略す) 1 2 は、上述したインタフェース 5 と接続される。 S / P , P / S , I F ブロック 1 2 は、データ処理装置から受け取ったシリアルデータをパラレルデータに変換し、コントロールブロック 1 1 に取り込み、コントロールブロック 1 1 からのパラレルデータをシリアルデータに変換してデータ処理装置に送る。

データ線 D I O を介して伝送されるフォーマットでは、最初にコマンドが伝送され、その後にデータが伝送される。 S / P , P / S , I F ブロック 1 2 は、コマンドをコマンドレジスタ 1 3 に格納し、データをページバッファ 1 4 およびライトレジスタ 1 5 に格納する。ライトレジスタ 1 5 と関連してエラー訂正符号化回路 1 6 が設けられている。ページバッファ 1 4 に一時的に蓄えられたデータに対して、エラー訂正符号化回路 1 6 がエラー訂正符号の冗長コードを生成する。

コマンドレジスタ 1 3 、ページバッファ 1 4 、ライトレジスタ 1 5

およびエラー訂正符号化回路 15 の出力データがフラッシュメモリインタフェースおよびシーケンサ（メモリ I/F，シーケンサと略す）17 に供給される。メモリ I/F，シーケンサ 17 は、コントロールブロック 11 とフラッシュメモリ 7 とのインタフェースであり、両者の間のデータのやり取りを制御する。メモリ I/F，シーケンサ 17 を介してデータがフラッシュメモリ 7 に書き込まれる。

フラッシュメモリ 7 から読み出されたデータがメモリ I/F，シーケンサ 17 を介してページバッファ 14、リードレジスタ 18、エラー訂正回路 19 に供給される。ページバッファ 14 に記憶されたデータがエラー訂正回路 19 によってエラー訂正がなされる。エラー訂正がされたページバッファ 14 の出力およびリードレジスタ 18 の出力が S/P，P/S，I/F ブロック 12 に供給され、シリアルインタフェース 5 を介してデータ処理装置の CPU 1 に供給される。

なお、20 は、メモリカード 6 のバージョン情報、各種の属性情報等が格納されているコンフィグレーション ROM である。また、メモリカード 6 には、ユーザが必要に応じて操作可能な誤消去防止用のスイッチ 21 が備えられている。このスイッチ 21 が消去禁止の接続状態にある場合には、フラッシュメモリ 7 を消去することを指示するコマンドがデータ処理装置側から送られてきても、フラッシュメモリ 7 の消去が禁止される。さらに、22 は、メモリカード 6 の処理のタイミング基準となるクロックを発生する発振器である。

この発明の一実施形態におけるデータ処理装置とメモリカード 6 との間のシリアルインタフェースについてより詳細に説明する。メモリカード 6 からデータを読み出す時には、データ処理装置からメモリカード 6 に対して読み出しコマンドが送信され、メモリカード 6 が読み出しコマンドを受信する。コマンドの送信が完了すると、メモリカー

ド 6 が受信した読み出しコマンドで指定されたアドレスのデータをフラッシュメモリ 7 から読み出す処理を行う。この処理がなされている間、データ線 D I O を介してビジー信号（ハイレベル）がデータ処理装置に送信される。そして、フラッシュメモリ 7 からデータの読み出しが完了すると、ビジー信号の出力が停止され、データ処理装置に対してメモリカード 6 からデータを送出する準備ができたことを示すレディ信号（ローレベル）の出力が開始される。

データ処理装置は、メモリカード 6 からレディ信号を受信することによって、読み出しコマンドに対応する処理が準備できたことを知り、メモリカード 6 は、ページバッファに読み出したデータをデータ線 D I O を介してデータ処理装置に対して出力する。これらの各処理がなされる状態がステータス線 S B S のレベル変化で示される。

メモリカード 6 のフラッシュメモリ 7 に対してデータを書き込む時には、データ処理装置からメモリカード 6 に対してデータ線 D I O を介して書き込みコマンドが伝送される。書き込みコマンドと関連して書き込みアドレスが伝送される。フラッシュメモリ 7 では、セクタ単位でデータの書き込み、読み出しがなされるが、データ処理装置では、クラスタ単位でファイルを管理しており、データ処理装置からのアドレスは、クラスタ単位である。次に、データ処理装置が書き込みデータをデータ線 D I O を介してメモリカード 6 に伝送する。メモリカード 6 では、受け取った書き込みデータがページバッファに蓄えられる。書き込みデータの伝送が終了すると、メモリカード 6 は、書き込みデータをフラッシュメモリ 7 へ書き込む処理を行う。書き込み処理の間にビジー信号が出力され、メモリカード 6 において、書き込みデータの書き込み処理が終了すると、ビジー信号の出力を停止し、レディ信号（ローレベル）をデータ処理装置に対して送信する。

並列的な書き込みをシリアルインターフェースを介して行う場合には、ストレージ 0 に書き込むためのコマンド、アドレス、データを伝送した後にビジー信号が立っている状態において、ストレージ 1 に書き込むためのコマンド、アドレス、データと、ストレージ 2 に書き込むためのコマンド、アドレス、データと、ストレージ 3 に書き込むためのコマンド、アドレス、データとを順次伝送する。そして、再びストレージ 0 に書き込むためのコマンド、アドレス、データを伝送する。この時点では、以前のストレージ 0 に対するデータの書き込み処理が終了しており、ビジー信号が立ち下がっている。このような動作を繰り返すことによって並列的書き込みを行うことができる。但し、4 個のシリアルインターフェースを並列に使用するような方法でもって、同時にコマンド、アドレス、データを伝送することも可能である。

上述したこの発明の一実施形態についてさらに詳細に説明する。第 4 図は、一実施形態におけるアドレスの構成を示す。メモリのアドレス空間が A 0, A 1, ..., A 10 の 11 ビットで表される。A 0 が L S B (最下位ビット) であり、A 10 が M S B (最上位ビット) である。L S B および第 2 番目の L S B (A 0 0, A 1) によって、各 4 M B のストレージが切り換えられる。また、各ストレージのセクタおよびセグメントに対して、A 2 ~ A 10 の 9 ビットのアドレスが割り振られる。

第 5 図は、メモリカード 6 を記憶媒体とする第 1 図のシステムにおいて、ファイル管理の方法を説明するための図である。第 5 図において、30 は、データファイル例えば圧縮されたオーディオデータファイルのデータを示す。圧縮オーディオデータは、通常、曲ごとにファイルが作成され、そのファイルがセクタ単位でメモリカード 6 のフラッシュメモリ 7 に対して記録され、フラッシュメモリ 7 から読み出さ

れる。

このようなデータ 30 を並列的にフラッシュメモリ 7 に記録する場合に、第 5 図に示すように、書き込み処理後に、各クラスタ内でセクタが連続で並ぶように、複数のクラスタから書き込みセクタを選択し
5 、選択したセクタに対して同時にデータを書き込む。データ 30 のサイズが 4 個のクラスタに一致しているものとする、データ 30 がフラッシュメモリ 7 の 4 個のクラスタに記録される。

第 5 図に示すように、書き込み後に各ストレージの各クラスタ内で、セクタが元の順序で並ぶようになされる。例えば 0, 1, 2, 3,
10 …と元の順序に従って番号付けされたセクタをストレージ 0 ~ ストレージ 3 に対して並列的に書き込む場合に、番号 0 のデータをストレージ 0 のクラスタの先頭セクタに記録し、番号 16 のデータをストレージ 1 のクラスタの先頭セクタに記録し、番号 32 のデータをストレージ 2 のクラスタの先頭セクタに記録し、番号 48 のデータをスト
15 レージ 3 のクラスタの先頭セクタに記録する。

このように、セクタ毎にデータを番号付けした時に、クラスタのセクタ数に等しい数のオフセットを有する番号の 4 個のデータ単位を並列化し、4 個のストレージに対して同時に書き込む。その結果、フラッシュメモリ 7 の各ストレージでは、既存のフラッシュメモリと同様
20 に同一ストレージ内で構成されるクラスタ内に、データが元の順序で配列される。従って、既存のフラッシュメモリのファイルフォーマットとの互換性が保たれる。

このように記録されたフラッシュメモリからデータが 1 クラスタ毎に順番に読み出される。例えば第 5 図のストレージ 0 のクラスタの先
25 頭セクタから順にデータを読み出し、次に、ストレージ 1 のクラスタの先頭セクタから順にデータを読み出し、以下、ストレージ 2 のクラ

スタ、ストレージ 3 のクラスタというように順にデータを読み出すようになされる。読み出されたデータの順序は、元の順序と同一である。消去動作は、各ストレージ毎に構成されるクラスタ単位でなされる。

- 5 このように、一実施形態における並列書き込み後のデータ配置は、既存のフラッシュメモリと同様に、同一ストレージ内にクラスタが構成されるものとなる。従って、既存のフラッシュメモリとファイルフォーマット上で互換性を保つことができる。

- 第 6 図は、一実施形態における書き込み動作を示すものである。最初
10 初にホスト側からセクタサイズのページバッファに対してデータが転送され、さらに、ページバッファからストレージ 0 のフラッシュバッファ BF 0 に対してデータが転送される。転送のために T なる時間を要する。次のライトビジーの期間では、フラッシュバッファ BF 0 から、ストレージ 0 に対してデータが書き込まれる。最初の転送期間 T
15 の後では、次のセクタのデータが転送され、ライトビジーの期間でストレージ 1 に書き込まれる。このようにして、並行してストレージ 0 ～ストレージ 3 に対する書き込み動作がなされるので、第 15 図に示される従来の書き込み動作に比して書き込みの高速化が達成される。

- 読み出し時には、第 7 図に示すように、リードビジーの期間において、
20 ストレージ 0 ～ 3 のそれぞれからデータが読み出され、セクタサイズのフラッシュバッファ BF 0 ～BF 3 に対して読み出しデータが転送される。次の転送時間 T において、フラッシュバッファ BF 0 からページバッファに対してデータが転送され、さらに、ページバッファからホスト側に対してデータが転送される。以下、フラッシュバッ
25 ファ BF 1、BF 2、BF 3 から順にページバッファに対してデータが出力され、ページバッファからホスト側に対してデータが転送され

る。リードビジーを順に行う従来の読み出し動作の処理（第 16 図）に比して読み出しの高速化が達成される。

第 8 図は、あるセグメント内でそれぞれが異なるクラスタに属する連続する論理セクタ 0 ～ 3 に対してデータを書き込む時の処理の流れを示すフローチャートである。最初のステップ S 1 では、書き込み対象のセグメントに関して論理物理変換テーブルが作成される。ステップ S 2 では、ホスト側からページバッファに対してセクタ 0 が送出され、ページバッファからフラッシュバッファに対してセクタ 0 のデータが転送される。この転送に時間 T を要する。次のステップ S 3 では、セクタ 1 の送出がなされるのと並行して、ステップ S 4 でセクタ 0 がフラッシュメモリの一つのストレージに書き込まれる。

ステップ S 5 では、セクタ 2 が送出され、ステップ S 6 では、並行してセクタ 1 がフラッシュメモリの一つのストレージに書き込まれる。以下、セクタ 3 の送出（ステップ S 7）、セクタ 2 の書き込み（ステップ S 8）、セクタ 3 の書き込み（ステップ S 9）の処理が同様になされる。この発明の一実施形態では、従来のように、一つのストレージに対してアクセスが集中することがなく、また、セグメントが切り替わらないので、論理物理変換テーブルを作成する必要がないので、処理を高速化することができる。

上述したような並列書き込みを行い、また、書き込まれたデータを読み出す時のストレージ切り換えの方法の一例について説明する。第 9 図は、一実施形態における 4 個のストレージに対するアドレス供給の構成を示し、第 10 図は、 $4\text{ MB} \times 4 = 16\text{ MB}$ のフラッシュメモリの物理アドレスを示す。

第 4 図を参照して説明したように、物理アドレスは、 A_0, A_1, \dots, A_{10} の 11 ビットで表される。 A_0 が L S B（最下位ビット）

ト)であり、A 1 0 が M S B (最上位ビット)である。

この発明の一実施形態では、生成した 1 1 ビットのアドレス A 0 ~ A 1 0 をフラッシュメモリに与える時に、アドレス A 2 ~ A 1 0 をセクタおよびセグメントのアドレスを規定するアドレスとしてフラッシュメモリに供給し、また、下位の A 0、A 1 の 2 ビットをストレージ切り換えを規定するアドレスとしてフラッシュメモリに供給する。すなわち、第 9 図に示すように、上位側の 9 ビットのアドレス A 2 ~ A 1 0 が 4 個のストレージ (0 ~ 3) に対して共通に与えられる。また、下位側の 2 ビットのアドレス A 0 および A 1 が 2 to 4 デコーダ 4 0 に供給され、デコーダ 4 0 から各ストレージを選択するための選択信号 C S 0、C S 1、C S 2、C S 3 が発生する。(A 1, A 0) = 0 0 の場合には、ストレージ 0 を選択する選択信号 C S 0 がデコーダ 4 0 から発生する。また、(A 1, A 0) = 0 1、(A 1, A 0) = 1 0、(A 1, A 0) = 1 1 の場合に、ストレージ 1、ストレージ 2、ストレージ 3 をそれぞれ選択する選択信号 C S 1、C S 2、C S 3 がデコーダ 4 0 から発生する。デコーダ 4 0 は、第 3 図の構成例では、メモリ I F、シーケンサ 1 7 内に設けられる。

このようなストレージの切り換えを行う場合、1 1 ビットが全て 0 からこれが全て 1 まで物理アドレスをインクリメントさせた時のアドレス変化を、第 1 0 図において矢印で示す。すなわち、ストレージ 0 の先頭クラスタからアドレス変化が開始し、次にストレージ 1 の先頭クラスタが指定される。そして、ストレージ 2 の先頭クラスタを経て、ストレージ 3 の先頭クラスタまでアドレスが変化すると、次にストレージ 0 の第 2 番目のクラスタに移るように、物理クラスタアドレスが変化する。

この発明の一実施形態におけるセグメントと論理クラスタアドレス

- の配置を第 11 図に示す。第 11 図の論理クラスタアドレスの配置から分かるように、1 セグメントに含まれる 512 クラスタは、4 個のストレージにそれぞれ含まれる 128 個のクラスタによって構成される。このセグメント毎に論理-物理アドレス変換テーブルが生成される。従って、セグメントが変更されなければ、参照または更新する論理-物理アドレス変換テーブルが変わらず、テーブルをアクセスしたり、テーブルを更新することによる読み出し性能の低下を防止することができる。また、連続した論理クラスタアドレス例えば 0 x 0 0 0 4 ~ 0 x 0 0 0 7 に対して同時にデータを書き込むことができる。
- 10 なお、論理クラスタアドレスが 0 x 0 0 0 0, 0 x 0 2 0 0, 0 x 0 4 0 0, 0 x 0 6 0 0 のように、不連続な場合には、一つのストレージ上にこれらのアドレスが存在するので、同時に書き込むことが不可能である。しかしながら、このような不連続なクラスタアドレスに対して連続した論理セクタを書き込む処理が実際に発生する確率が非常に低いので、大きな問題とならない。
- 15

- なお、以上説明した一実施形態では、1 セクタが 512 B、1 クラスタが 8 K バイト、1 ストレージが 512 クラスタとされる 4 MB のフラッシュメモリについて説明したが、これらの値は、一例であって他の数値のフラッシュメモリに対しても、この発明を適用できる。例えば 1 クラスタの容量を 16 KB としても良い。また、1 個のストレージの容量が 8 MB (1024 クラスタ × 8 KB)、16 MB (1024 クラスタ × 16 KB)、32 MB (2048 クラスタ × 16 KB)、64 MB (4096 クラスタ × 16 KB) 等のフラッシュメモリに対してもこの発明を適用することができる。
- 20
- 25 この発明によれば、複数クラスタにわたるデータの書き込み時には、同時にデータを書き込むことができ、それによって高速の書き込み

が可能となる。また、複数クラスタにわたるデータの書き込み時または読み出す時に、同一セグメントであれば、論理－物理アドレス変換テーブルの切り換えを不要とできるので、アクセスを高速化することができる。

請求の範囲

1. 複数のセクタによって1クラスタが構成され、複数のクラスタによって1セグメントが構成されるストレージを複数備える不揮発性のメモリ装置がデータ処理装置に対して着脱自在とされたデータ処理システムにおいて、
 - 上記データ処理装置は、
 - データを記録するクラスタのアドレスを指定するアドレス指定手段を備え、
 - 上記メモリ装置は、
- 10 上記アドレス指定手段により指定されたアドレスに対してデータの記録を行う記録手段を備え、
 - 1セグメント内の複数のクラスタのデータが複数のストレージに分散して配置されることを特徴とするデータ処理システム。
2. 複数のセクタによって1クラスタが構成され、複数のクラスタによって1セグメントが構成されるストレージを複数備える不揮発性のメモリ装置を記録媒体として使用するデータ処理装置において、
 - メモリ装置に対して、1セグメント内の複数のクラスタのデータが複数のストレージに分散して配置されるように、上記データを書き込むことを特徴とするデータ処理装置。
- 20 3. データ処理装置に対して着脱自在で、複数のセクタによって1クラスタが構成され、複数のクラスタによって1セグメントが構成されるストレージを複数備える不揮発性のメモリ装置において、
 - 1セグメント内の複数のクラスタのデータが複数のストレージに分散して配置されることを特徴とするメモリ装置。
- 25 4. 請求の範囲1、2または3において、
 - 論理クラスタアドレスー物理クラスタアドレス変換テーブルを参照

してアクセスすることを特徴とする装置。

5. 請求の範囲 3 において、

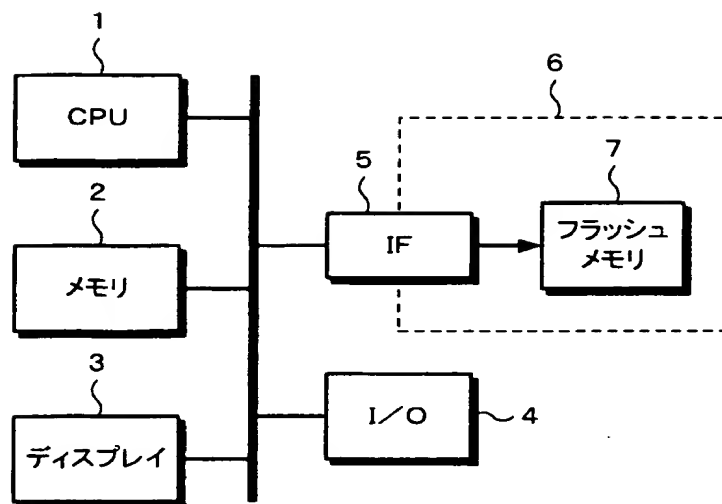
複数のストレージを切り換えるための信号を、アドレスの下位側の 1 または複数のビットから生成することを特徴とするメモリ装置。

5 6. 複数のセクタによって 1 クラスタが構成され、複数の上記クラスタに跨がるデータを複数のストレージに対して並列的に記録するデータ記録方法において、

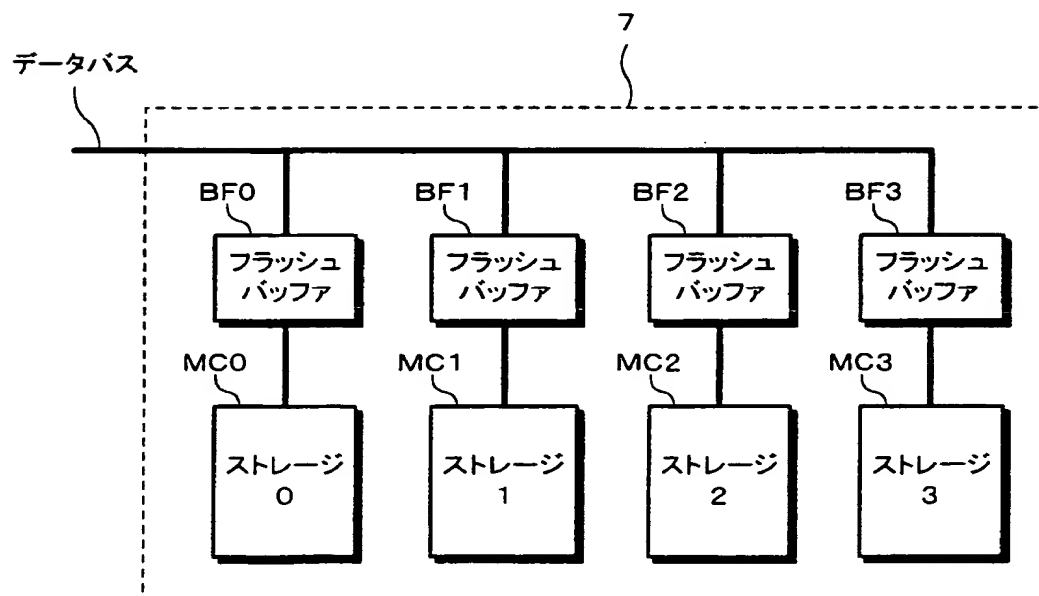
クラスタアドレスを指定し、指定されたクラスタアドレスに対して書き込みを行い、

10 並列書き込み処理後に、1 セグメント内の複数のクラスタのデータが複数のストレージに分散して配置されることを特徴とするデータ記録方法。

第1図

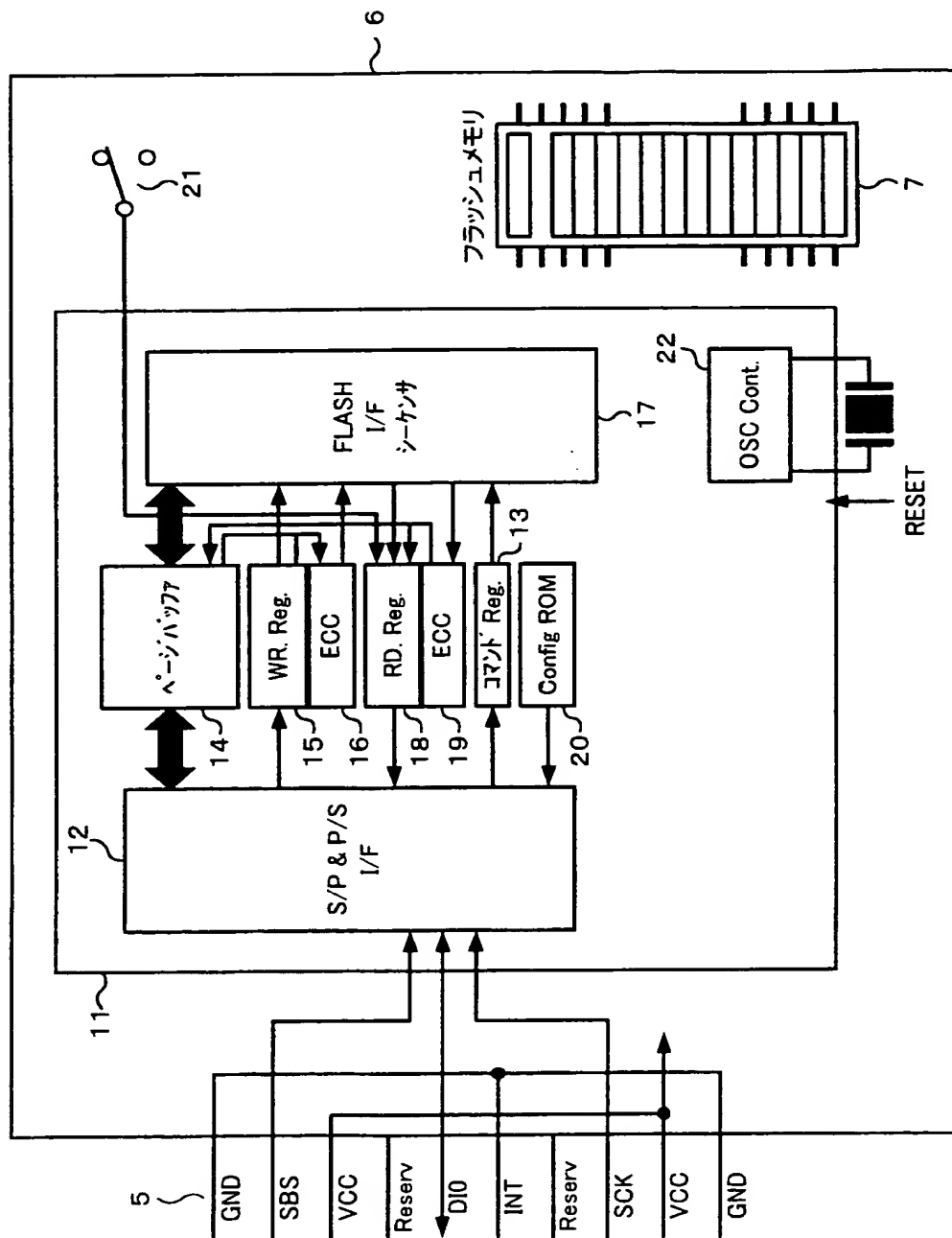


第2図



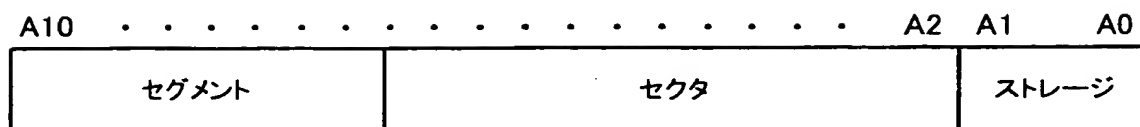
THIS PAGE BLANK (USPTO)

第3図

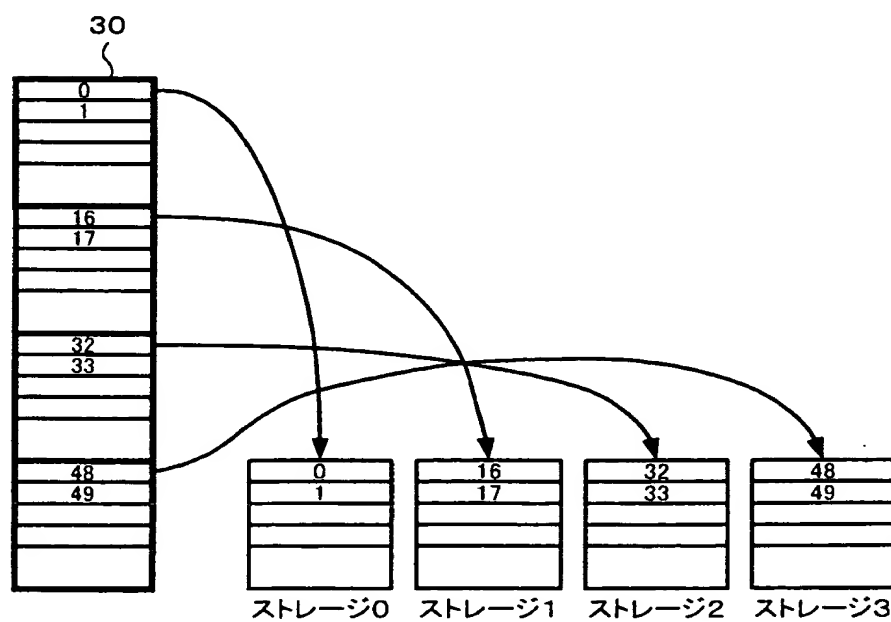


THIS PAGE BLANK (USPTO)

第4図

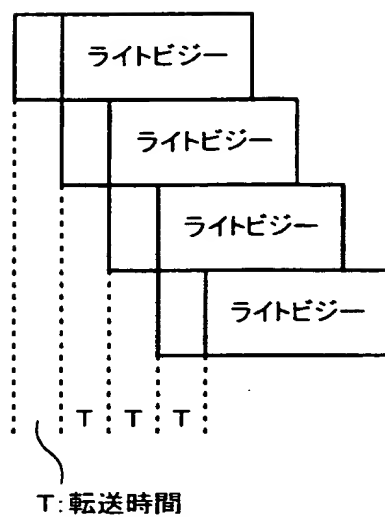


第5図

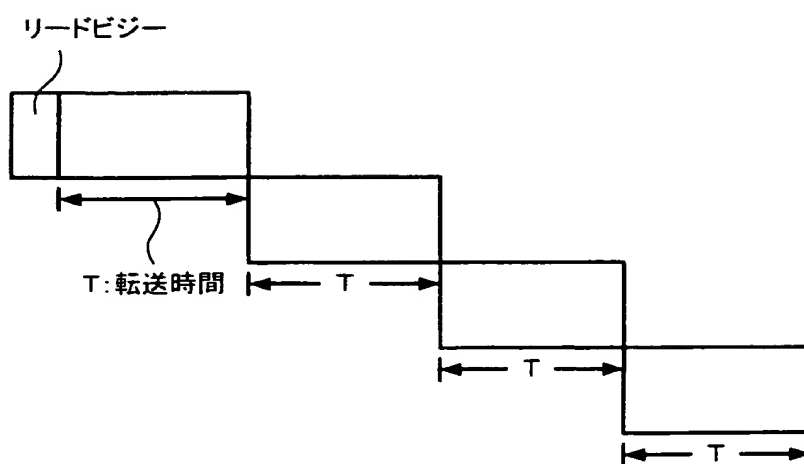


THIS PAGE BLANK (USPTO)

第 6 図

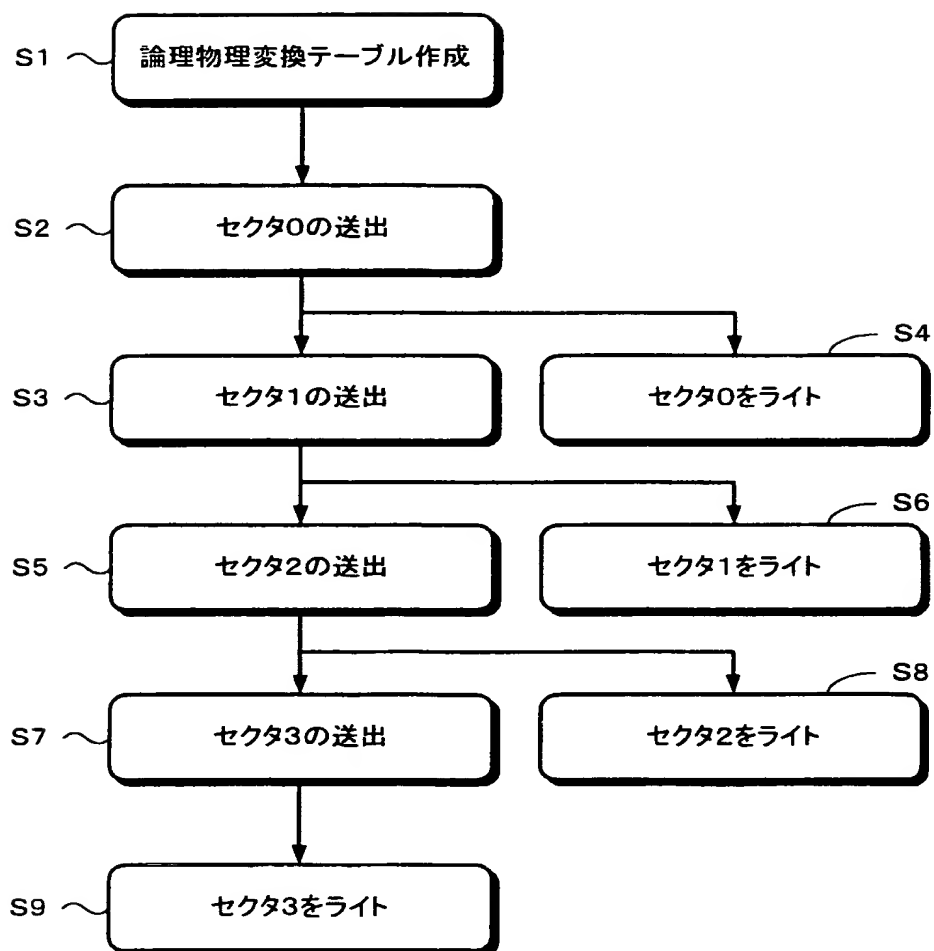


第 7 図



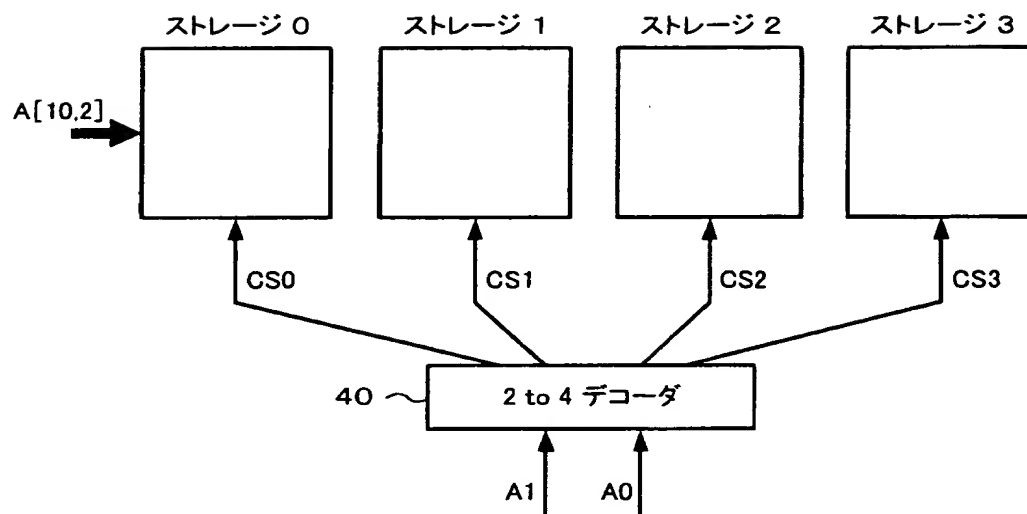
THIS PAGE BLANK (USPTO)

第 8 図



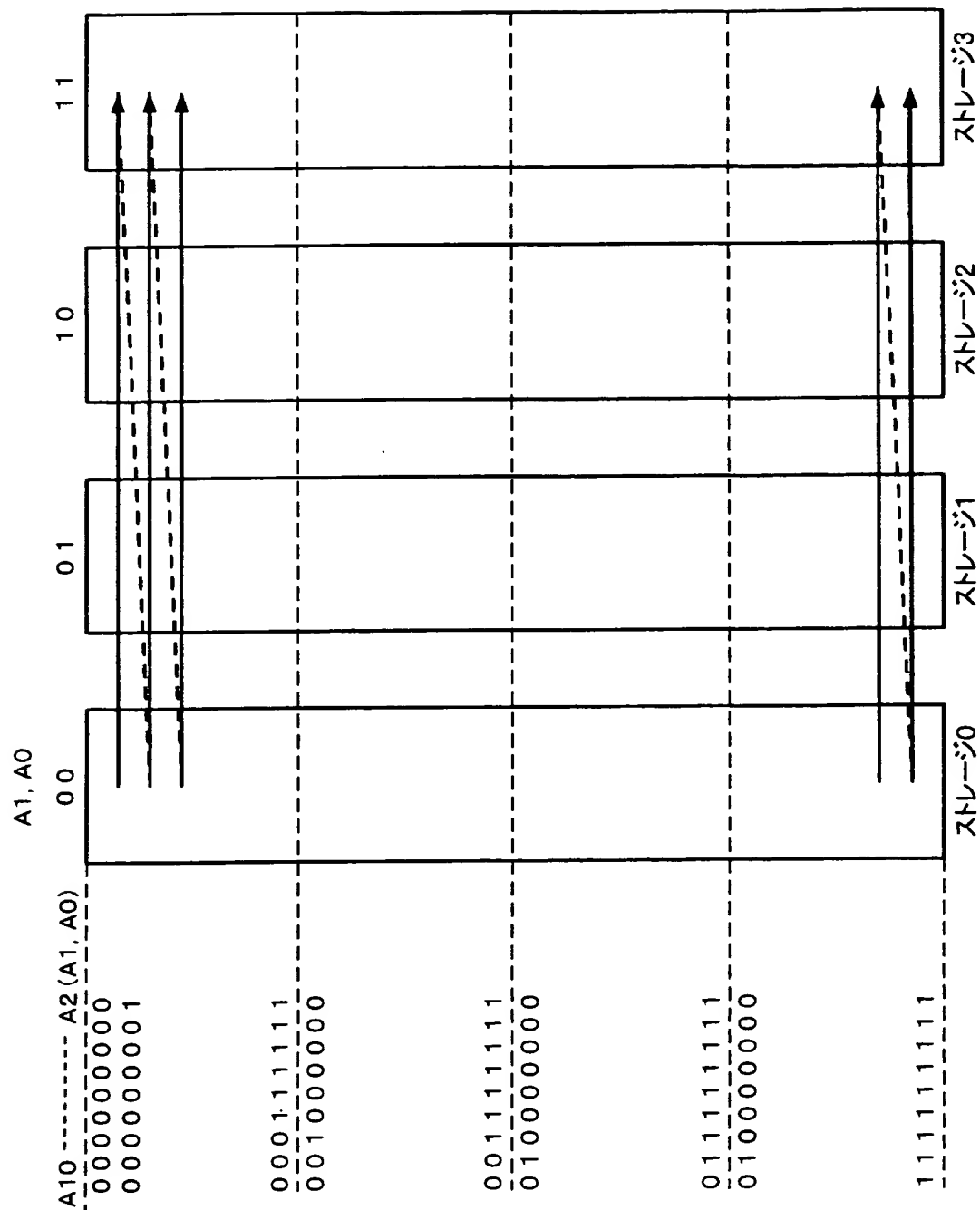
THIS PAGE BLANK (USPTO)

第 9 図



THIS PAGE BLANK (USPTO)

第10図

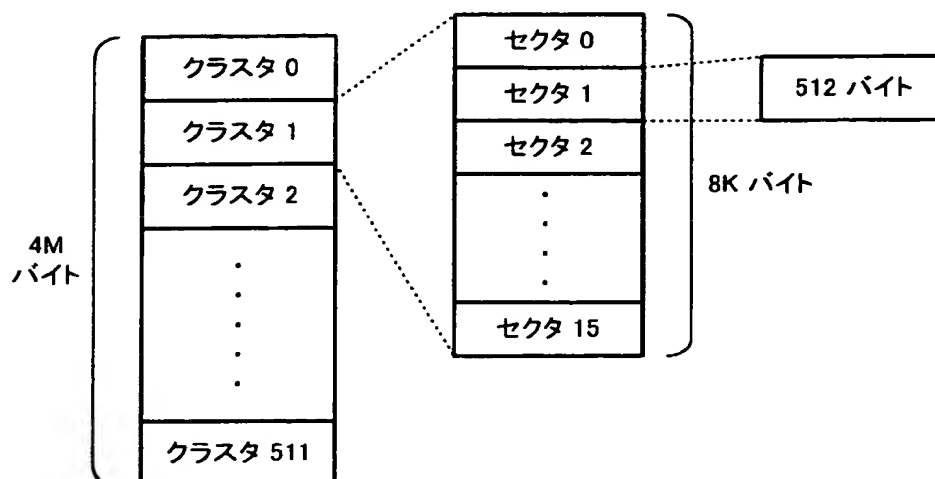


THIS PAGE BLANK (USPTO)

第 1 1 図

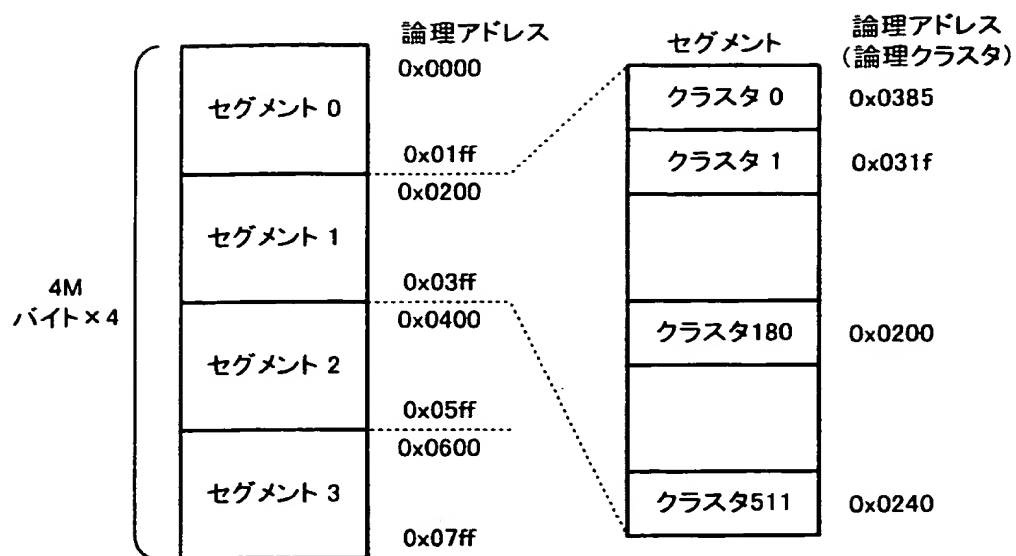
	ストレージ 0	ストレージ 1	ストレージ 2	ストレージ 3
セグメント 0	0x0000	0x0001	0x0002	0x0003
	0x0004	0x0005	0x0006	0x0007
	⋮	⋮	⋮	⋮
	0x01fc	0x01fd	0x01fe	0x01ff
セグメント 1	0x0200	0x0201	0x0202	0x0203
	⋮	⋮	⋮	⋮
	0x03fc	0x03fd	0x03fe	0x03ff
	0x0400	0x0401	0x0402	0x0403
セグメント 2	⋮	⋮	⋮	⋮
	0x04fc	0x04fd	0x04fe	0x04ff
	0x0600	0x0601	0x0602	0x0603
	⋮	⋮	⋮	⋮
セグメント 3	0x07fc	0x07fd	0x07fe	0x07ff

第 1 2 図



THIS PAGE BLANK (USPTO)

第 1 3 図 A

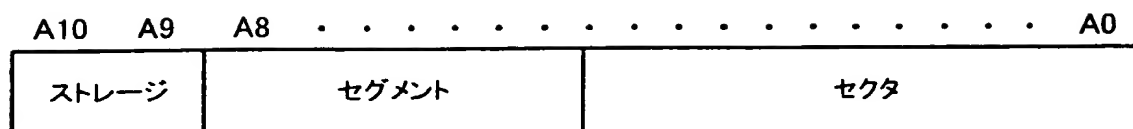


第 1 3 図 B

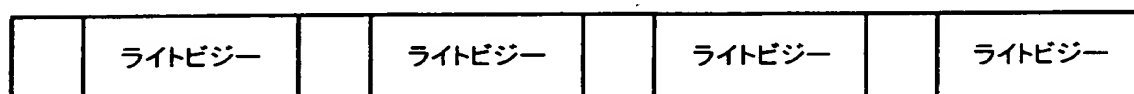
論理アドレス	物理アドレス
0x0200	180
0x0240	511
0x031f	1
0x0385	0

THIS PAGE BLANK (USPTO)

第 1 4 図

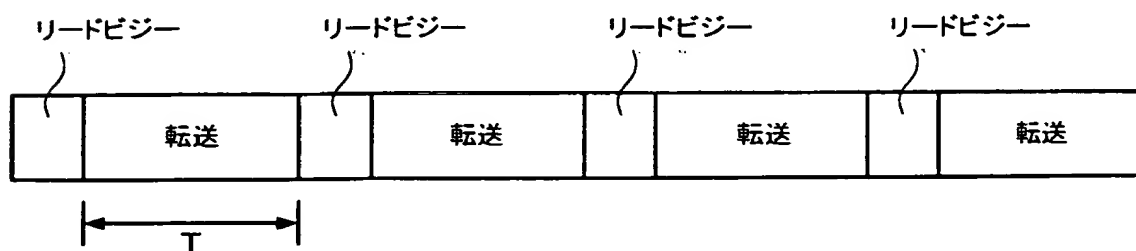


第 1 5 図



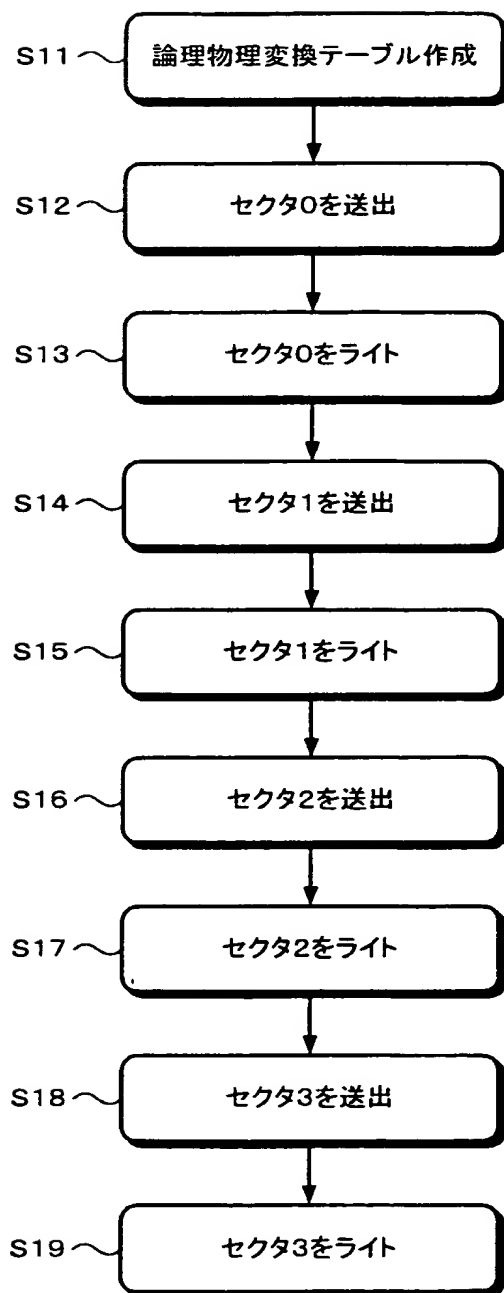
T: 転送時間

第 1 6 図



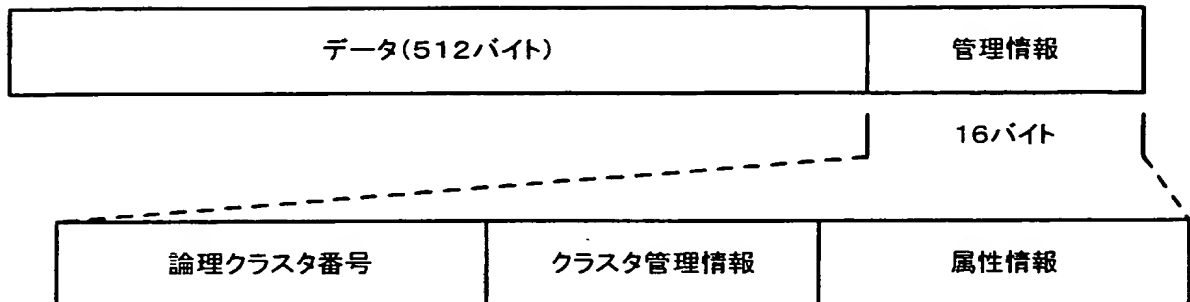
THIS PAGE BLANK (USPTO)

第 1 7 図

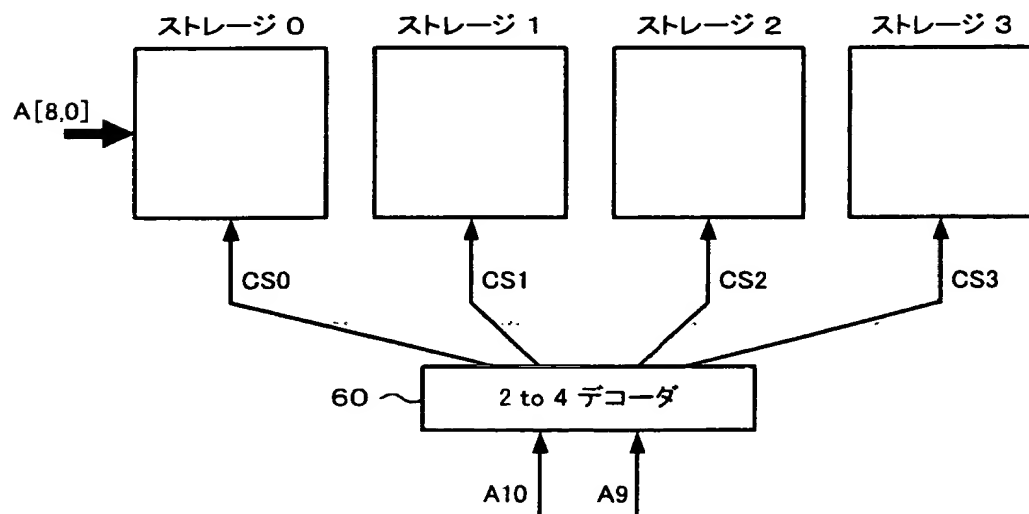


THIS PAGE BLANK (USPTO)

第 1 8 図

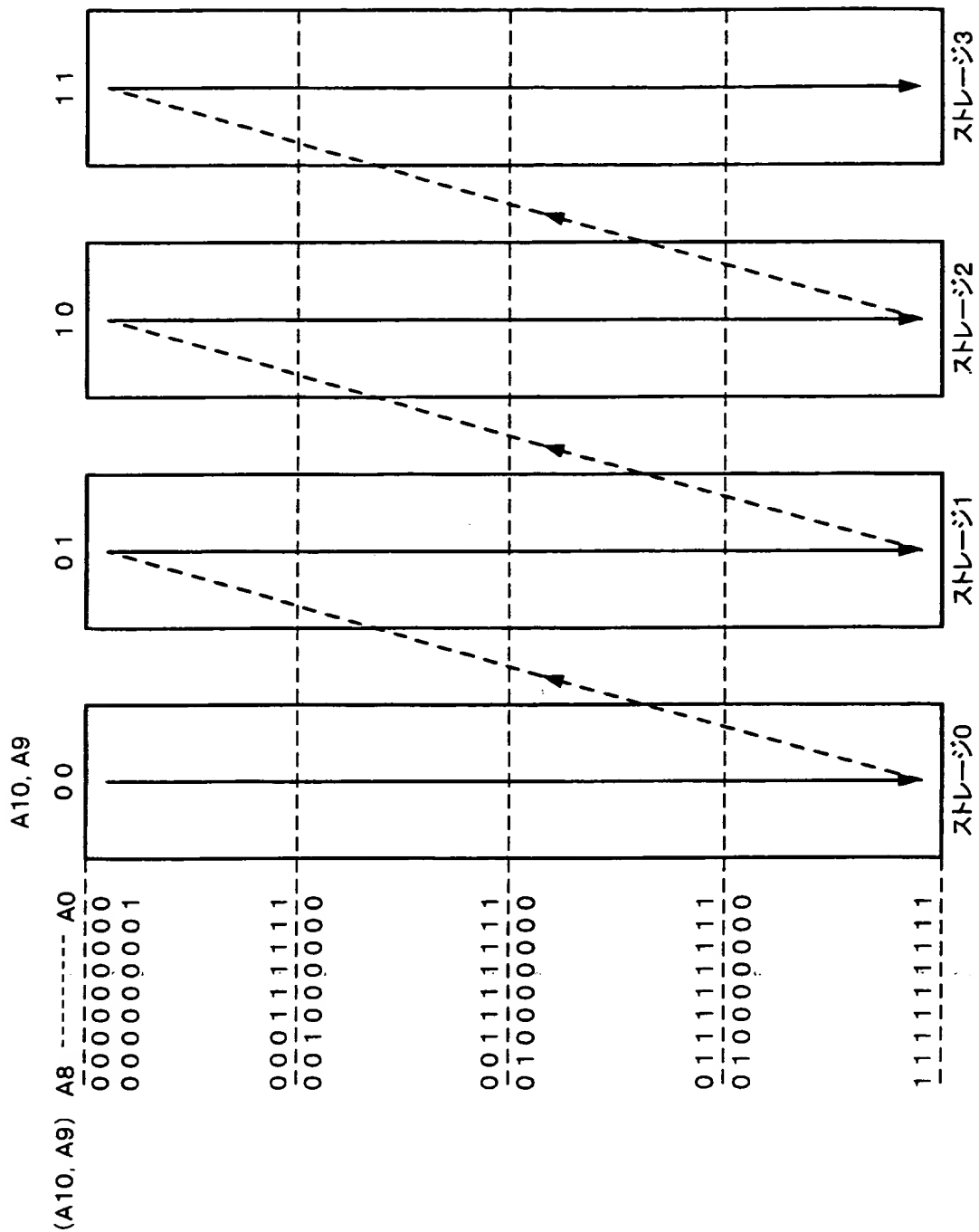


第 1 9 図



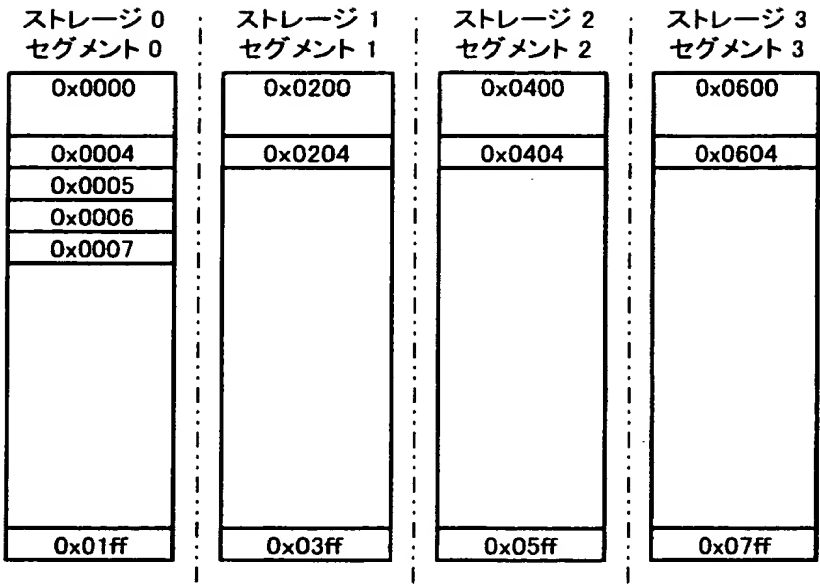
THIS PAGE BLANK (USPTO)

第20図



THIS PAGE BLANK (USPTO)

第 2 1 図



THIS PAGE BLANK (USPTO)

- 1 CPU
- 5 インターフェース
- 6 メモリカード
- 7 フラッシュメモリ

THIS PAGE BLANK (USPTO)

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP00/05055

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER

Int.Cl.⁷ G06F12/00

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

Int.Cl.⁷ G06F12/00

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Jitsuyo Shinan Koho 1926-1996 Toroku Jitsuyo Shinan Koho 1994-2000
Kokai Jitsuyo Shinan Koho 1971-2000 Jitsuyo Shinan Toroku Koho 1996-2000

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)

C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
Y	US, 5572466, A (Kabushiki Kaisha Toshiba), 05 November, 1996 (05.11.96) & JP, 6-119128, A	1 - 6
Y	Nikkei Electronics, No. 696, (18 August, 1997), Nikkei BP K.K. (Tokyo), "Sony, Format Kotei no Flash Memory Card wo Kaihatsu", p. 13, 14	1 - 6
Y	JP, 8-87441, A (Fujitsu Limited), 02 April, 1996 (02.04.96) (Family: none)	5
A	JP, 6-4399, A (Hitachi, Ltd.), 14 January, 1994 (14.01.94) (Family: none)	1 - 6

☐ Further documents are listed in the continuation of Box C.

☐ See patent family annex.

* Special categories of cited documents:
"A" document defining the general state of the art which is not
considered to be of particular relevance
"E" earlier document but published on or after the international filing
date
"L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is
cited to establish the publication date of another citation or other
special reason (as specified)
"O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other
means
"P" document published prior to the international filing date but later
than the priority date claimed

"T" later document published after the international filing date or
priority date and not in conflict with the application but cited to
understand the principle or theory underlying the invention
"X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be
considered novel or cannot be considered to involve an inventive
step when the document is taken alone
"Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be
considered to involve an inventive step when the document is
combined with one or more other such documents, such
combination being obvious to a person skilled in the art
"&" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search
07 November, 2000 (07.11.00)

Date of mailing of the international search report
14 November, 2000 (14.11.00)

Name and mailing address of the ISA/
Japanese Patent Office

Authorized officer

Facsimile No.

Telephone No.

THIS PAGE BLANK (USPTO)

A. 発明の属する分野の分類 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl⁷ G06F12/00

B. 調査を行った分野

調査を行った最小限資料 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl⁷ G06F12/00

最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報 1926-1996
 日本国公開実用新案公報 1971-2000
 日本国登録実用新案公報 1994-2000
 日本国実用新案登録公報 1996-2000

国際調査で使用した電子データベース (データベースの名称、調査に使用した用語)

C. 関連すると認められる文献

引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
Y	US,5572466,A(Kabushiki Kaisha Toshiba) 5.11月.1996(05.11.96) & JP,6-119 128, A	1 - 6
Y	日経エレクトロニクス, No. 696, (18.8月.1997) 日経BP社 (東京), "ソニー, フ ォーマット固定のフラッシュ・メモリ・カードを開発", p. 13, 14	1 - 6
Y	JP,8-87441, A(富士通株式会社), 2.4月.1996 (02.04.96), ファミリーなし	5
A	JP,6-4399, A(株式会社日立製作所), 14.1月.1994 (14.01.94), ファミリーなし	1 - 6

☐ C欄の続きにも文献が列挙されている。☐ パテントファミリーに関する別紙を参照。

* 引用文献のカテゴリー

「A」 特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの
 「E」 国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの
 「L」 優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献 (理由を付す)
 「O」 口頭による開示、使用、展示等に言及する文献
 「P」 国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願

の日の後に公表された文献

「T」 国際出願日又は優先日後に公表された文献であって出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論の理解のために引用するもの
 「X」 特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明の新規性又は進歩性がないと考えられるもの
 「Y」 特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以上の文献との、当業者にとって自明である組合せによって進歩性がないと考えられるもの
 「&」 同一パテントファミリー文献

国際調査を完了した日

07. 11. 00

国際調査報告の発送日

14.11.00

国際調査機関の名称及びあて先

日本国特許庁 (ISA/J P)

郵便番号 100-8915

東京都千代田区籠が関三丁目4番3号

特許庁審査官 (権限のある職員)

原 秀人

5 N

9 6 4 4

電話番号 03-3581-1101 内線 3585

THIS PAGE BLANK (USPTO)